

المقرر الثالث ٢٠١٥ / ٢٠١٦
 باب السؤال الأول (١٢ درجاً)
 حل العلاقة العودية بطريقة تقدير المتغير

$$T(n) = 3T\left(\frac{n}{2}\right) + n$$

نحل محل قوى العدد 2

$$k = \log n$$

$$\leftarrow n = 2^k$$

نقوم بتغيير المتغير

$$T(2^k) = 3T(2^{k-1}) + 2^k$$

نكتب $t_k = T(2^k)$ نجد:

$$t_k = 3t_{k-1} + 2^k$$

$$(x-3)(x-2) = 0$$

$$x = 2 \quad \text{أو} \quad x = 3$$

العلم:

$$t_k = c_1 3^k + c_2 2^k$$

نجد أن t_k و $T(2^k)$ هما نفس الشيء

$$T(2^k) = c_1 3^k + c_2 2^k$$

$$n = 2^k \quad \text{و} \quad k = \log n$$

$$T(n) = c_1 n^{\log 3} + c_2 n \in O(n^{\log 3})$$

حل المسألة العودية بطريقة الاستقار (الرياض)

$$T(n) = 3T\left(\frac{n}{6}\right) + n$$

$$T(n) \in O(n)$$

نريد شكل الحل هو
نثبت بطريقة الاستقار (الرياض) انه يوجد C حيث ان
 $T(n) \leq C \cdot n$. مفوض $T(n)$ كذا :

$$T(n) = 3T\left(\frac{n}{6}\right) + n \leq 3 \cdot C\left(\frac{n}{6}\right) + n = n \left[1 + \frac{3C}{6} \right]$$

حيث نريد ان $T(n) \leq C \cdot n$ يجب ان يكون :

$$n \left[1 + \frac{3C}{6} \right] \leq C \cdot n \rightarrow \frac{6+3C}{6} \leq C$$

$$\rightarrow 6 + 3C \leq 6C \rightarrow 6 \leq 6C - 3C \rightarrow 6 \leq 3C$$

$$\boxed{2 \leq C}$$

$$\boxed{T(n) \leq 2 \cdot n}$$

جواب السؤال الثاني (10 درجة)

$$O(n^4) \text{ هو } T_n = n^3 + 2n + 1$$

$$T_n \in O(n^4)$$

$$T_n \leq C \cdot n^4$$

لـ $n \geq n_0$

$$n^3 + 2n + 1 \leq C \cdot n^4$$

$$\frac{1}{n^4} + \frac{20}{n^3} + \frac{1}{n} \leq C$$

$$C \geq 1 + 20 + 1 = 22 \quad (n=1 \text{ كذا})$$

$$n \geq 10, C \geq \frac{1}{10} + \frac{20}{1000} + \frac{1}{10000} = 0.1201$$

$$C \geq 0.1201 \quad \text{فان } n=10$$

$A[12] = \{31, 28, 31, 30, 31, 30, 31, 31, 30, 31, 30, 31\}$

```
#include <iostream.h>
```

```
#define K 12
```

```
void main()
```

```
{ int A[K], m, d, s, i, j, t, x;
```

```
cin >> m ; cin >> d ; j = 0 ; t = 0 ; s = d;
```

```
for (i = 0 ; i < m - 1 ; ++i)
```

```
s = s + A[i]; cout << s;
```

```
for (i = 0 ; i < s ; ++i)
```

```
if (A[i] % 2 != 0)
```

```
{ cout << A[i];
```

```
j = j + 1;
```

```
cout << j;
```

```
for (i = 0 ; i < K ; ++i)
```

```
if ((A[i] % 2 == 0) || (A[i] % 5 == 0))
```

```
{ cout << A[i];
```

```
t = t + 1;
```

```
} cout << t;
```

```
for (i = 0 ; i < K ; ++i)
```

```
{ A[i] = 8 * A[i];
```

```
} cout << A[i];
```

```
x = A[0]; A[0] = A[K-1]; A[K-1] = A[0];
```

```
cout << A[0] << A[K-1];
```

```
for (i = 1 ; i <= n ; ++i)
```

```
{  
  for (j = n ; j >= i ; --j)
```

```
    if ( a[j-1] > a[j] )
```

```
    {
```

```
      x = a[j-1];
```

```
      a[j-1] = a[j];
```

```
      a[j] = x;  
    }
```

```
}
```

```
for (i = 0 ; i < n ; ++i)
```

```
  cout << a[i];
```

```
}
```


#include <iostream.h>

جواب سوال ۱۰۰

int cub(int x1);

int sq(int x2);

int sum(int *x3, int *x4);

int fact(int x5);

void main()

{
int a, b, n, s, s1, s2, s3, s4, s5;

cin >> a >> b >> n;

s1 = cub(a);

s2 = sq(b);

s3 = sum(&a, &b);

s4 = fact(n);

s = s1 + s2 + s3 + s4;

cout << "\n s = " << s;

}

int cub(int x1)

{
int y1;

y1 = x1 * x1 * x1; return(y1);

int sq(int x2)

{
int y2;

y2 = x2 * x2; return(y2);

int sum(int *x3, int *x4)

{
int t;

t = *x3 + *x4; return(t);

int fact(int x5);

{
if (x5 <= 1) return(1);

else return(x5 * fact(x5 - 1));

- ۵ -

به این سبک
مقاله: د. زکریا زکریا
✓